

(11) Publication number:

11041246 A

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

Generated Document

(21) Application number: 09195740

(51) Intl. Cl.: H04L 12/28 G06F 13/00

(22) Application date: 22.07.97

(43) Date of application publication: (30) Priority:

(71) Applicant: FUJITSU LTD

(72) Inventor: EGAWA HIROSHI

(74) Representative:

NETWORK CONNECTION DEVICE (54) DUPLEX SYSTEM FOR

states:

(84) Designated contracting

(57) Abstract:

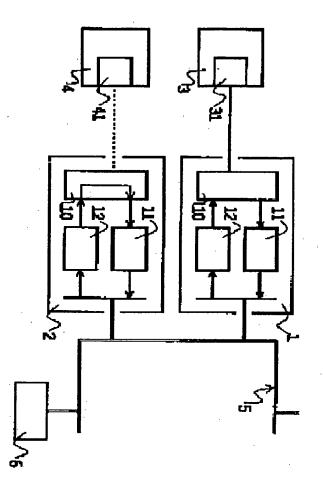
processing by switching a working system to a standby system only by an instruction that is given from a address with no address inheritance devices to operate in each inherent enable two network connection PROBLEM TO BE SOLVED: To host computer.

https://www.delphion.com/cgi-bin/viewpat.cmd/JP11041246A2

11/19/2003

5 by a decapsulating means 12. Then standby systems. computer 4 in both working and and vice versa via the channel of the devices 1 and 2 from the computer 4 data transfer requests are given to the decapsulated frame by a capsulating working channel 41 and decapsulates stops the communication to a working network connection device 2 system via a network 5. Thus, a working host computer 4 to a standby party 6 of communication of a an instruction to switch the opposite network connection device 1 outputs SOLUTION: A standby system In such a way, the instructions and means 11 to send it to the network 5. the device 2 capsulates the the frame received from the network

COPYRIGHT: (C)1999,JPO



【일본특개평11-41246】

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出關公別番号

特開平11-41246

(43)公開日 平成11年(1999) 2月12日

(51) Int.CL*		識別記号	Fi		
H04L	12/28		H04L	11/20	c
G06F	13/00	353	G06F	13/00	T & 3 & 5

審査請求 未請求 請求項の数3 OL (全 10 頁)

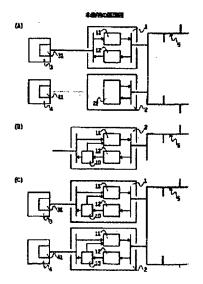
		带流(阿水	米爵米 請求項の数3 OL (金 10 頁)
(21)出職條号	特數平9-195740	(71) 出職人	000005223 富士選條式会社
(22) HUNG E	平成9年(1997)7月22日	神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番 1号	
		(72) 発明者	征川 浩 神奈川県俊侯市港北区原俊成2丁目4番19 号 株式会社第士選プログラム技研内
	•	(74) 代理人	弁理士 井桁 貞一
			•

(54) 【発明の名称】 ネットワーク接続装置の二重化システム

(57)【要約】

【課題】 本発明はホストコンピュータとネットワークを接続するネットワーク接続装置の二重化システム に関わり、チャネルを現用系から待機系への切り替えた後でも、各接続装置が固有のアドレスで動作することを可能にするネットワーク接続の二重化システム を提供することを目的とする。

【解決手段】 本発明のネットワーク接続装置の二重化システム は、ネットワーク接続装置にカプセル化手段とデカプセル化手段とを備え、ホストコンピュータから第1および第2の接続装置を介してネットワークに送信し、ネットワークから第2および第1の接続装置を介してホストコンピュータに送信する。



「特許詩求の節囲」

【諸求項 1】 チャネルを介してホストコンピュータとネットワークとを接続するネットワーク接続装置であって、

チャネルから送信されるデータに送信元アドレスおよび 宛先アドレスを付加してフレーム を構成する第1のカブ セル化手段と、

ネットワークから受信したフレーム から送信元アドレス および宛先アドレスを除去するデカブセル化手段と、を 備える第1のネットワーク接続装置と、

ネットワークから受信したフレーム から送信元アドレス および宛先アドレスを除去してから、送信元アドレスお よび宛先アドレスを付加してフレーム を構成する第2の カプセル化手段を備える第2のネットワーク接続装置 と、を有し、

ホストコンピュータからネットワークへ送信する場合に、前記第1のネットワーク接続装置がチャネルから送信されるデータを、前記第1のカプセル化手段によって前記第2のネットワーク接続装置の日かってといれして送信し、前記第2のネットワーク接続装置が受信したフレームを前記第2のカプセル化手段によってカプセル化してネットワークに送信すること、および、ネットワークからホストコンピュータへ送信する場合

ネットワークからホストコンピュータへ送信する場合 に、前記第2のネットワーク接続装置が送信する場合 が前記第1のネットワーク接続装置以外であるフレーム を受信すると、前記第2のカプセル化手段によって前記 第1のネットワーク接続装置宛にカプセル化して送信 し、前記第1のネットワーク接続装置がデカプセル化し てホストコンピュータに送信すること、

を特徴とするネットワーク接続装置の二重化システム。 【請求項 2】 前記第2のネットワーク接続装置が、 前記デカプセル化手段と、ネットワークから受信したフ レーム の送信元アドレスに応じて宛先アドレスを決定す る制御手段と、送信元アドレスおよび宛先アドレスを付 加してフレーム を構成するカプセル化手段と、を備え、 チャネルおよび前記第1のネットワーク装置を介してホ ストコンピュータとネットワークとを接続することを特 数はなりでは、1に記載のネットワーク接続装置の二重 化システム。

【諸求項 3】 前記第1のネットワーク接続装置および 前記第2のネットワーク接続装置が、それぞれ、前記デ カプセル化手段と、前記制御手段と、前記カプセル化手 段と、を備えることを特徴とする諸求項 1に記載のネットワーク接続装置の二重化システム。 **統装置の動作に関わる。**

[0002]

【従来の技術】高信頼化を目的にして、ネットワークを接続するホストコンピュータが二重化され、ホストコンピュータとネットワークを接続するネットワーク接続装置が二重化されている。一つのホストコンピュータの中でネットワーク接続装置と接続されるチャネルが二重化される場合もある。いずれの場合もチャネルとネットワーク接続装置の接続が二重化される。

【0003】従来のネットワーク接続装置の二重化システム の例を図5に示す。図5の50はネットワーク接続装置、3、4はホストコンピュータ、31、41はそれぞれホストコンピュータ3、4のチャネル、5がネットワークである。ネットワーク5には、図示していないが、ワークステーションやパーソナルコンピュータが接続され、ホストコンピュータの通信相手になる。

【0004】図5の(a)は、ホストコンピュータ3が 待機系、ホストコンピュータ4が現用系であり、ホスト コンピュータ3とホストコンピュータ4が二重化されて いることを示す。図5の(b)は、チャネル31が待機 系、チャネル41が現用系であり、ホストコンピュータ 3のなかでチャネル31とチャネル41が二重化されて いることを示す。

【0005】ネットワーク上では、プロトコルに対応した送信元アドレスおよび宛先アドレスを付加したフレーム を送信または受信する。送信元アドレスおよび宛先アドレスとして、周知の通り、IPアドレスやMACアドレスが使用される。

【0006】ホストコンピュータ3、4からネットワーク5の通信相手に応答する場合は、ネットワーク接続装置50はチャル31、41から送信されるデータにネットワーク接続装置50のアドレスを送信元アドレスにして、宛先アドレスを付加してフレーム を構成しネットワーク5に送信する。

【ロロロフ】逆にネットワーク5からホストコンピュータ3、4宛には、ネットワーク接続装置5ロのアドレスを宛先アドレスにしてフレーム が送信されてくる。従って、二重化システム において現用系から特機系に移行するときも、ネットワーク接続装置5ロのアドレスを移行前後で一致させる必要がある。

【0008】 従来の二重化したネットワーク接続装置の 例を図6に示す。図6において60は従来のネットワー ク接続装置、61、62はそれぞれチャネル接続装置、 63はネットワーク装置、64はネットワーク接続装置 内部のバス・インタフェースである。

【0009】チャネル接続装置61、62はそれぞれチャネル31、41に接続され、ネットワーク5に接続されるネットワーク装置63とともに、内部バス64に接続され、ネットワーク接続装置60を構成する。

【〇〇1〇】図6において待機系をホストコンピュータ

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、チャネルを介してホストコンピュータとネットワークを接続するネットワーク接続装置の二重化システム に関わり、特にチャネルを現用系から待機系へ切り替えた後の各ネットワーク接

3、チャネル31、チャネル接続装置61とし、現用系をチャネル41、チャネル接続装置62とする。現用系から待機系に切り換える場合、ホストコンピュータ3は、チャネル31を介してチャネル接続装置61に対して、チャネル接続装置62の処理を引き継ぐように指示をする。

【0011】この指示があるとチャネル接続装置61は 内部パス64を使って、IPアドレスやMACアドレス を合わせるためにチャネル接続装置62の引き継ぎ処理 を行う。現用系から特機系に引き継ぎが完了すると、現 用系のチャネル接続装置62は動作を停止し、待機系の チャネル接続装置61が動作を開始する。

【0012】ホストコンピュータが二重化されたシステム を切り換える例として、稼働系ホストコンピュータに 時書が発生したときに特機系ホストコンピュータに切り 換えるオンライン情報処理システム の技術 (例えば特別 サイー 125739 オンライン情報処理システム) が知られている。

【0013】 ここでは侍機系ホストコンピュータが辞像系ホストコンピュータを監視しており、稼働系ホストコンピュータの跨害を検出すると、侍機系ホストコンピュータの通信処理装置に対してネットワークの接抜状態を問い合わせ、更にネットワークに接続された通信機器の制御を引き継ぎ、各通信機器に侍機系ホストコンピュータに接続を切り換えるように要求している。

【0014】 - 方、ネットワークに接続される端末装置がルーティングの設定変更はしなくてもよいように、中継装置を二重化する技術(例えば特別平7 - 15442 BLAN - WAN - LAN接続! Pルータの自動二重化方法)が知られている。

【0015】ここでは、IPルータ(中継装置)が他方のIPルータの故障を検出すると、IPルータが他方のIPルータが一キング情報とMACアドレスとIPアドレスを引き継ぐことによってIPルータの二重化を実現している。

【 O D 1 6】 I Pルータは他方の I Pルータを一定間隔 でネットワークを介して監視し、故障を快出するとルー ティング情報を引き継ぐ必要があ り、故障した I Pルー タは停止してしまうが、端末は I Pルータが変わっても 端末側の設定を変更することなく処理を継続する。

【0017】また、ホストシステムを二重化してもホストシステムに接続されるアダプタに共通のアドレスを設定し、ワークステーションに負担がかからないようにする技術(例えば特開平1-123545 LANにおける二重化ホストシステムに対する通信方式)が知られている

【0018】ここでは、アダプタに主系と従系を表すフラグと、二つのアダプタに共通のアドレスを付与し、ワークステーションからホストシステム に通信するときには共通のアドレスを用い、ホスト側からワークステーシ

ョンに応答するときは主系のアダプタから行う。 【0019】

【発明が解決しようとする課題】以上のように、ネットワークに接続される装置では1装置について1アドレスが原則であるために、現用系および待機系の二重化されたシステム においても、現用系と侍機系の二つのネットワーク接続装置のネットワーク上のアドレスが二重に切り換えを回避しなければならず、現用系から待機系に切り換えるときにアドレスの引き継ぎ処理を行わなければならないという問題があった。

【0020】また、二つのチャネル接続装置を内蔵するネットワーク接続装置において引き継ぎ処理を行う場合には、ネットワーク接続装置内部のチャネル接続装置間のインタフェースを使うことで問題解決ができるが、二重化されたネットワーク接続装置がそれぞれ独立した個別の装置である場合には、ネットワーク接続装置間に新たに外部インタフェースを発けるが、既存のチャネルインタフェースを介して引き継ぎしなければならないという問題があった。 【0021】更に、二重化されたネットワーク接続装置

【 O O 2 1 】更に、二重化されたネットワーク接続装置が二重アドレスを回避するために同一アドレスで動作しなければならないとすると、一方のネットワーク接続装置が動作中は他方のネットワーク接続装置はネッドワークの動作を停止していなければならないという問題があった。

【0022】本発明はこのような点にかんがみて、チャネルを介してホストコンピュータとネットワークを接続するネットワーク接続装置の二重化システム に関わり、現用系チャネルから待機系チャネルへの切り替え指示があった後でも、ネットワーク接続装置のそれぞれが固有のアドレスで動作することを可能にするネットワーク接続装置の二重化システム を提供することを目的とする。【0023】

【課題を解決するための手段】上記の課題は下記の如くに構成された本発明のネットワーク接続装置の二重化システムによって解決される。本発明のネットワーク接続とコータとステムによって解決される。本発明のネットワーク接続とユータとネットワークとを接続するネットワークと接続であって、チャネルから送信されるデータに送信でアドレスおよび宛先アドレスを付加してフレームを信成アドレスを付加してフレームを信息をフレームがら送信元アドレスをが表で、ネットワークから送信元アドレスが表で、スおよび宛先アドレスを除したフレームが必要であった。大きによりである第1のカブセル化手段と、スおよび宛先アドレスを除したフレームが送信元アドレスおよび宛先アドレスを開出してフトットの必要である。カーフトリーク接続を開きる第2のカブセル化手段を備える第2のネットワーク接続である。カーフトリークを表して、第1のカブセルがら送信する場合に、第1のネット第1のカブセルルがら送信するを、第1のカブセル化のが表にある。

手段によって第2のネットワーク接続装置宛にカプセル化して送信し、第2のネットワーク接続装置が受信したフレーム を第2のカプセル化手段によってカプセル化してネットワークに送信すること、および、ネットワークのカストコンピュータへ送信する場合に、第2のネットワーク接続装置が送信元アドレスが第1のネットワーク接続装置がごって第1のネットワーク接続装置宛にカプセル化して送信し、第1のネットワーク接続装置がデカプセル化して送信し、第1のネットワーク接続装置がデカプセル化してボストコンピュータに送信すること、を特徴とする。

【0024】また、本発明のネットワーク接続装置の二 重化システム は、第2のネットワーク接続装置が、デカ ブセル化手段と、ネットワークから受信したフレーム の 送信元アドレスに応じて宛先アドレスを決定する制御手 改と、送信元アドレスおよび宛先アドレスを備え、チャネル レーム を構成するカブセル化手段と、を備え、チャネー よび第1のネットワーク装置を介してホストコンピータとネットワークとを接続することを特徴とする。 【0025】更に、本発明のネットワーク接続装置の二 重化システム は、第1のネットワーク接続装置よび第 2のネットワーク接続装置が、それぞれ、デカブセル化 手段と、制御手段と、カブセル化手段と、を備えること を特徴とする。

【0026】図1は本発明の原理図であり、本発明のネットワーク接続装置の二重化システムの構成図である。図1の1、2はネットワーク接続装置、3、4はホストコンピュータ、31、41はチャネル、5がネットワークである。

【0027】図1において特徴系をホストコンピュータ3、チャネル31、ネットワーク接続装置1とし、現用系をホストコンピュータ4、チャネル41、ネットワーク接続装置2とする設定が予めなされており、ネットワーク接続装置2、1は、それぞれのホストコンピュータ4、3とネットワーク5を接続する。

【0028】 現用系から待機系に切り換える場合は、現用系チャネル41と現用系のネットワーク接続装置2の接続が無効にされ、侍機系ホストコンピュータ3が、ネットワーク接続装置1に対して、ネットワーク接続装置2の処理を引き継ぐように指示をする。この指示はホストコンピュータ3からチャネル31を介してネットワーク接続装置1に伝えられる。

【0029】この切り替え指示があると、図1の(A)に示すように、ネットワーク接続装置1はチャネル31を介してホストコンピュータ3とネットワーク5とを接続する。ネットワーク接続装置2は、チャネル31およびネットワーク接続装置1を介してホストコンピュータ3とネットワーク5とを接続する。

【0030】図1の(A)の11は第1のカプセル化手 段、12はデカプセル化手段である。第1のカプセル化 手段11はチャネル31から送信されるデータに送信元 アドレスおよび宛先アドレスを付加してフレーム を構成 する・デカブセル化手段12はネットワーク5から受信 するフレーム から送信元アドレスと宛先アドレスを除去 する。

【ロロ31】ネットワーク接続装置1では、チャネル3 1から送信されるデータをカプセル化して、ネットワー ク5を介してネットワーク接続装置2に送信し、ネット ワーク5からフレーム を受信する場合にはデカプセル化 してホストコンピュータ3にデータを送信する。

【0032】ネットワーク接続装置1の第1のカプセル化とデカプセル化について図2の(A)に示す。尚、図2ではネットワーク接続装置1、ネットワーク接続装置2のことを単に接続装置1、接続装置2とした。

【0033】ネットワーク接続装置1が、ホストコンピュータ3からのデータをネットワーク5にフレーム にして送信する場合は、図2の(A)の(1)に示すように、データの先頭にネットワーク上の送信元アドレスすなわちネットワーク接続装置1のアドレスとネットワーク上の通信相手の宛先アドレスを付加する。これを第1のカブセル化と呼んでいる。

【0034】従ってネットワーク接続装置1がネットワーク接続装置2宛に送信するときは、図2の(A)の(2)に示すように送信元アドレスがネットワーク接続装置1(特殊系)、宛先アドレスがネットワーク接続装置2(現用系)になる。このとき、本来の送信すべきチータの先頭にはネットワーク上の通信相手の宛先アドレスが付加される。

【0035】 - 方、ネットワーク接接装置1はネットワーク5から受信したフレーム から、送信元アドレスと宛 先アドレスを除去してホストコンピュータ3へデータを 送信する。このようにフレーム から送信元アドレスと宛 先アドレスを除去することをデカブセル化と呼んでい

【0036】図1の(A)の22はネットワーク接続装置2の第2のカプセル化手段である。ネットワーク接続装置2の第2のカプセル化について図2の(B)に示す。ネットワーク接続装置1が送信元である図2の(A)の(2)のようなフレームをネットワーク接続装置2が受信すると、送信元アドレスと宛先アドレスを除去し、図2の(B)の(1)に示すように送信元アドレスをネットワーク接続装置2(現用系)とし、宛先アドレスをネットワーク接続装置2(現用系)とし、宛先アドレスをネットワーク上の通信相手の宛先アドレスとしてネットワークに送信する。

(0037) 一方、ネットワーク接続装置2が、ネットワークから送信元アドレスがネットワーク接続装置1以外であるフレーム、すなわち図2の(B)の(2)に示すように送信元アドレスがネットワーク上の遺信相手であるフレームを受信すると、図2の(B)の(3)に示すように送信元アドレスをネットワーク接続装置2(現

用系)、宛先アドレスをネットワーク接続装置 1 (待機 系)とするフレーム を送信する。これらを第2のカプセ ル化と呼んでいる。

【0038】このように本発明のネットワーク接続装置の二重化システムでは、現用系から特機系に切り替え指示があると、ホストコンピュータ3からネットワーク5、送信する場合に、ネットワーク接続装置1がチャネル31から送信されるデータを、第1のカプセル化手段11によってネットワーク接続装置2宛にカプセル化して送信し、ネットワーク接続装置2がそのフレームを第2のカプセル化手段22によってカプセル化してネットワーク5に送信する。

【0039】また、ネットワーク5からホストコンピュータ3へ送信する場合には、ネットワーク接続装置 2が 送信元アドレスがネットワーク接続装置 1が そのカブセル化手段 22によったネットワーク接続装置 1がデカブセル化して送信し、ネットワーク接続装置 1がデカブセル化してホストコンピュータ3に送信する。これにより本発明のネットワーク接続装置の二重化システム において、現用系チャネルから待機系チャネルへの切り巻え指示があったときに、ネットワーク接続装置のアドレスを合わせることが不要になり、チャネル切り巻えの指示後でも、ネットワーク接続装置のそれぞれが固有のアドレスで動作することが可能になる。

【0040】図1の(B)は第2のネットワーク接抗装置2の構成図である。図1の(B)の10は制御手段、11はカプセル化手段であり、カプセル化手段11とデカプセル化手段2は図1の(A)のネットワーク接抗装置1のカプセル化手段11とデカプセル化手段12と同じものである。

【0041】 制御手及10はネットワーク5から受信したフレーム の送信元アドレスに応じて宛先アドレスを決定する。すなわち、フレーム の送信元アドレスが、図2の(A)の(2)に示すようにネットワーク接続装置1である場合は、図2の(B)の(1)に示すように宛先アドレスをネットワーク上の通信相手のアドレスとし、図2の(B)の(2)に示すようにネットワーク上の通信相手である場合は、図2の(B)の(3)に示すように宛先アドレスをネットワーク接続装置1とする。

【0042】このように、第2のネットワーク接続装置の構成を第1のネットワーク接続装置に制御手段10を付加した構成と同等にすることが可能になり、本発明のネットワーク接続装置の二重化システムにおいては、第1のネットワーク接続装置と第2のネットワーク接続装置の構成を同じにすることが可能になる。

【0043】図1の(C)は、第1のネットワーク接続 装置と第2のネットワーク接続装置の構成を等しくした 本発明のネットワーク接続装置の二重化システム の構成 図である。図1の(C)の各符号の意味は図1の(A) と (B) と同じである。

【0044】これにより本発明のネットワーク接続装置の二重化システム において、一つのネットワーク接続装置を現用系あ るいは待機系のいずれにも使用することができるようになり、ホストコンピュータ側の指示により現用系チャネル41から待機系チャネル31へ切り替えた後、待機系チャネル31から現用系チャネル41に再び切り換えて元に戻すことも可能になる。

「発明の実施の形態」本発明の実施の形態について図面を用いて詳細に説明する。図3の(A)は本発明の実施の形態を示すネットワーク接続装置の二重化システムの構成図である。図3の1、2が本発明ネットワーク接続装置、3、4がホストコンピュータ、31、41がチャネル、5がネットワークであり、符号は図1の符号にそ

ネル、5がネットワークであ り、符号は図1の符号にそれぞれ対応している。図3の6はネットワークに接続される通信相手であ る。

【0046】ホストコンピュータ4、チャネル41、ネットワーク接続装置2、ネットワーク5に接続された通信相手6が現用系、ホストコンピュータ3、チャネル3、ネットワーク接続装置1、ネットワークを接続されているが図示されない通信相手が停機系としてそれぞれでいるが図示されない通信相手が停機系としてそれぞ

れ稼働している。

【0047】図3の10は料御手段、11はカプセル化手段、12はデカプセル化手段であり、ネットワーク接続装置1、2をそれぞれ搾成する。制御手段10は、チャネルおよびカプセル化手段11、デカプセル化手段12に接続され、チャネルとのデータ転送およびネットワーク上のフレーム 通信を制御する。 【0048】カプセル化手段11は、チャネルから転送

【0048】カブセル化手段11は、チャネルから転送されるデータをカブセル化して、ネットワーク上にフレーム として送信し、デカブセル化手段12は、ネットワークから受信するフレーム から、チャネルに転送すべきデータのみを取り出す(デカブセル化)。

【 0 0 4 9】 図3 の(日)にネットワーク5上に送信あるいは受信されるフレーム の形式を示す。フレーム は、通信用ヘッダー、アドレス、制御用ヘッダー、データ、E C C の各フィールドから構成される。制御用ヘッダー、データ、E C C の各フィールドがチャネルとネットワーク接続装置(図3 では単に接続装置とした)間でデータとして転送される。

【0050】 通信用ヘッダーはフレーム の同期用ブリアンブルやフレーム 開始位置を示す符号であ り、制御用ヘッダーは残虚間のインタフェースで決められ、データ長などを表す。ECCはエラーチェック符号であ る。

【0051】アドレスフィールドは送信元アドレス(以下SAとする。)と宛先アドレス(以下DAとする。)とからなり、通信用へッダーとともにカブセル化手段1 1によって作成される。また通信用へッダーとアドレスフィールドはデカブセル化手段12によって除去され

【0052】現用系ホストコンピュータ4の通信相手6 --を待機系へ切替える指示は、待機系のホストコンピュー タ3からチャネル31を介して待機系のネットワーク接 **枝装置 1 に伝えられる。ネットワーク接続装置 1 は、待** 機系ホストコンピュータ3から、現用系のネットワーク 接続装置2を経由して通信相手6との通信を開始するこ とを指示されると、その指示を現用系のネットワーク接 枝装置2に伝える。

【0053】待機系のネットワーク接続装置 1からネッ トワーク5を介して切替え指示があると、現用系のネットワーク接続装置2は、現用系チャネル41との通信を 停止し、その後はネットワーク5から受信するフレーム をデカプセル化手段12でデカプセル化すると、カプセ ル化手段11でカプセル化しネットワーク5に送信す

【0054】それ故、図3の(A)にはチャネル41と ネットワーク接続装置2の接続を点線で示し、ネットワ ーク接続装置2の制御部10の中には、ネットワーク5 から受信されるフレーム が、デカブセル手段 12からカ ブセル化手段 11を経由してネットワーク5に送信され る経路を細い矢印で示してある。

【0055】このようにホストコンピュータからネット ワーク接続装置への指示やデータ転送要求、およびネッ トワーク接続装置からホストコンピュータへのデータ転 送要求は、現用系、待機系ともにそれぞれのホストコン ピュータのチャネルを介して行われる。

【0056】従って以下の説明では、ホストコンピュー タのチャネルとネットワークを接続するネットワーク接 **統装置のことをチャネル接続アダプタと呼び、現用系チ** ャネル接続アダプタ、待機系チャネル接続アダプタのこ とを、略称としてそれぞれ現用系アダプタ、待機系アダ プタと呼ぶことにする。

【0057】図4は本発明ネットワーク接続装置の二重 化システム の処理フロー図であ る。図4では説明の便宜 上、図3のネットワーク接続装置1を待機系アダプタ (TA)、ネットワーク接続装置2を現用系アダプタ 、ホストコンピュータ3を待機系ホストコンピ

ュータ(TH)、ホストコンピュータ4を現用系ホスト コンピュータ(GH)、ネットワーク上の通信相手5を

通信相手 (N) とする。

【0058】また、侍機系アダプタのTA、現用系アダ ブタのGA、通信相手のNは、それぞれの装置固有のア ドレスを意味するものとする。通信相手Nは現用系アダ プタGAとは通信可能に設定されているが、待機系アダ ブタのTAとは通信可能の状態に設定されていない。 【ロロ59】まず、侍機系アダプタの処理について説明 する。侍機系アダプタTAは、侍機系ホストコンピュー タTHに接続され、ネットワークを介して現用系アダブ タGAに接続されている。

【0060】図4のステップS310に示すように、待 機系アダプタTAは当初の設定により、ネットワーク上 の通信相手Nとは通信が不可能な状態にある。 すなわち 侍機系アダプタTAにおいては通信相手 Nから受信 した フレーム は破棄される。

【006 1】ステップS312においては、待機系ホス トコンピュータTHから現用系アダプタGAを介して通 信相手Nと通信を開始せよとの指示を受信したかどうか を判定する。 ステップS312において待機系ホストコ ンピュータTHからの指示があ るとステップS314に 進む.

【0062】ステップS314において、侍機系アダプ タT Aは待機系ホストコンピュータT Hが通信相手 N と ス・・・MGMAボホッス・コッピューメ・ロが帰信日子Nと 通信を行うことを、ネットワークを介して現用系アダブ タGAに通知する。この通知は待機系アダプタTAから 現用系アダプタGA宛にフレーム を送信することにより 仮用ボーメッタ へがに アレーム で 医 is 9 つことにより 行われる。 枝いてステップ S 3 1 6 に進む。 【 O O 6 3】 ステップ S 3 1 6 においては、待機系ホス

トコンピュータTHから通信相手Nヘデータ転送要求の 有無を判定する。 侍機系アダプタTAは、侍機系ホスト コンピュータからデータとともに通知される宛先アドレ スによって現用系アダプタG Aに転送すべきか否かを判 定する。データ転送要求がない場合はステップS320 に進み、データ転送要求があ る場合はステップS318 に進む。

【0064】ステップS318において、待機系アダプ タは、侍機系ホストコンピュータTHから送信されたデ ータに送信元アドレス(SA)を待機系アダプタTAと し(SA=TA)、宛先アドレス(DA)を現用系アダ プタGAとする(DA=TA)カプセル化を行い、現用 系アダプタGA宛にフレーム を送信する。 続いてステッ ブS320に進む。

【0065】ステップS320においては、ネットワー クからのフレーム 送信の有無を判定する。フレーム 送信 がない場合はステップS316に進み、フレーム 送信が ある場合はステップS322に進む。

【0066】ステップS322において、待機系アダプ タTHは受信したフレーム から送信元アドレスと宛先ア ドレスを除去するデカプセル化を行い、待機系ホストコ ンピュータT Hにデータを転送する。 抜いてステップS 3 1 5に進む。

【ロロ67】一方、現用系アダプタGAは、ステップS 4 1 Dに示すように通信相手Nとはネットワークを介し て通信可能の状態にあ り、ステップS412に示すように、ネットワークからフレーム が送信されてくるかを監 視している。

【0068】また、現用系アダプタGAは、受信したフ レーム の送信元アドレス (SA) によって通信租手Nに 送信するか、待機系アダプタTAに送信するかを識別す ると共に、受信したフレーム の内容に応じてネットワー

クに送信するが現用系アダプタへの指示なのかを識別する。ステップS412においてフレーム 送信があ るとステップS414に進む。

【0069】ステップS414においては、ネットワークから受信したフレーム の送信元アドレス (SA) を判定する。送信元アドレス (SA) が待機系アダプタTA でない場合はステップS422に進み、送信元アドレス (SA) が待機系アダプタTAであ る場合はステップS415に進む。

【 0 0 7 0】 ステップ 8 4 1 6 においては、待機系アダプタTAから受信したフレーム の内容が、現用系ホストコンピュータから待機系ホストコンピュータへの切替え 指示であ るかそうでないかを判定する。

【0071】侍機系アダプタTAから受信したフレームの内容が、現用系から侍機系への切替え指示でない場合は、ホストコンピュータからのデータ転送要求であるのでステップS420に進み、現用系から侍機系への切替え指示である場合はステップS418に進む。

【0072】ステップS418においては、現用系アダプタGAが現用系ホストコンピュータGHとの通信を停止する。その後は、現用系アダプタGAはネットワークから受信するフレームを特機系アダプタTAを経由して特機系ホストコンピュータTAに転送することになる。【0073】ステップS420においては、現用系アダプタGAは、特機系アダプタTAから送信されたフレームから送信元アドレス(SA)と宛先アドレス(DA)を除去し、新たに送信元アドレス(SA)を現用系アダを通信相手Nとする(DA=N)カプセル化を行い、通信相手N宛にフレームを送信する。続いてステップS42

2 に返し。 (0074) ステップS422においては、ネットワークから受信したフレーム の送信元アドレス (SA) を判定する。送信元アドレス (SA) が通信相手 Nでない場合はステップS412に戻り、送信元アドレス (SA) が通信相手 Nであ る場合はステップS424に進む。

2に進む。

【 D D 7 5】 ステップ S 4 2 4 においては、現用系アダプタ G A は通信相手 N から送信されたフレーム から送信元アドレス (S A) を現用系アダプタ G A と し (S A = G A)、宛先アドレス (D A) を除去し、新たに送信元アドレス (S A) を現用系アダプタ G A と し (S A = G A)、宛先アドレス (D A) を侍機系アダプタ T A とする (D A = T A) カプセル化を行い、特徴系アダプタ T A 空にフレーム を送信する。その後ステップ S 4 1 2 に戻る。

【0076】尚、本発明の実施の形態では、二重化されたネットワーク接続装置がそれぞれ独立した個別の装置である場合について説明したが、図6に示した従来のネットワーク接続装置に本発明を適用できるのは勿論のことである。

【ロロファ】すなわち、従来は内部パス64を使ってチ

ャネル接続装置62からチャネル接続装置61にアドレスを引き継ぐ処理を行なっていたのが、本発明を適用すると不要になり、チャネル接続装置61がネットワーク 装置63およびネットワーク5を介してチャネル接続装置62に切替えを指示すればよい。

【〇〇78】また、本発明の実施の形態では、侍機系アダプタと現用系アダプタは当初、並行してネットワークとホストコンピュータを中継する場合について説明したが、侍機系アダプタはエストコンピュータョからの全てのデータを現用系アダプタに転送し、現用系アダプタに転ぶアークからの全でのデータを侍機系アダプタに転送するようにしてもよいのは勿論のことである。

【0079】更に、本発明の実施の形態では、現用系アダプタから待機系アダプタへの切替えについて説明したが、ホストコンピュータから待機系アダプタへの指示があれば、待機系アダプタから現用系アダプタへ復帰させることもできるのは勿論のことである。

[0080

【発明の効果】以上の説明から明らかなように本発明によれば、現用系から特機系に切り換えるときにアドレスの引き推ぎ処理を行うことなく、ホストコンピュータからの切り替え担示のみで、二つのネットワーク接続装置かせれた和固有のアドレスで動作することを可能にするという効果がある。

【0081】また、二重化されたネットワーク接続装置がそれぞれ独立した個別の装置である場合にも、ネットワーク接続装置間に新たに外部インタフェースを設けることなく、現用系から侍機系に切り換えることを可能にするという効果がある。

【0082】更に、現用系から待機系に切り換えたあ とでも、二つのネットワーク接続装置がネットワークを停止することなく動作するという効果があ る。

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の原理図

【図2】 カブセル化とデカブセル化

【図3】 実施の形態

【図4】 処理フロー図

【図5】 従来のネットワーク接続装置の二重化システ

ムの例

【図6】 従来のネットワーク接続装置・

【符号の説明】

1、2 ネットワーク接続装置
3、4 ホストコンピュータ

5 ネットワーク

6 通信相手

10 制御手段

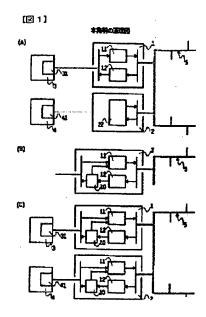
11 第1のカプセル化手段

12 デカフセル化手段

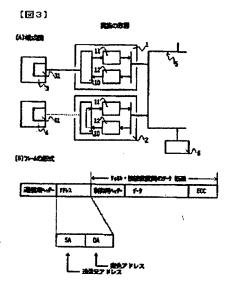
22 第2のカプセル化手段

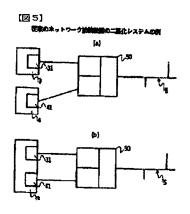
31、41 チャネル

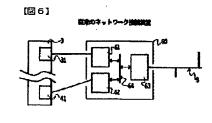
50、60 従来のネットワーク接続装置 61、62 チャネル接続装置



63 ネットワーク装置 64 内部パス







カプセル化とデカプセル化

					1.
ルームの形式	送信元介以	宛先プルス	デタ		
(A) (I)	接機裝置(待機系)	通信相手の 宛先7兆2	;)		\
		******	````>		
(2)	接換器	接続装置2 (現用系)	通信相手の 宛先7月2	4 -9	
		<i>(; · · · · ·</i>	******		
(8) (1)	機構製	通信相手の 宛先71以	;- †		
(2)	通信相手の 7ド以	接棟装置2 (現用系)	<i>5</i> −7		
(3)	接触装置? (現用系)	接続装置	7 −3		3

